

نتيجة أمثلة من المحاضرة السابقة:

(3) المجموعات المنفصلة أو المنفصلة التام  $\text{Finite or disjoint}$  $(E \leftarrow)$ لتكن  $E$  مجموعة ما وليكن الشبكة  $(E, P(E))$ نقول عن المجموعة  $A$  من  $E$  بأنها منفصلة التام إذاكانت  $A$  منفصلة  $CA$  عن مجموعةأي أسرة المجموعات المنفصلة أو المنفصلة التام من  $E$ والتي نرمزها  $FC(E)$  تكون شبكة جزئية من $P(E)$ الشبكة  $(E, P(E))$  وليكن  $A, B \in FC(E)$ إذا كانت  $A, B$  منفصلتين فإن $A \cap B$  و  $A \cup B$  منفصلتينأي أنه كل منها ينتمي إلى  $FC(E)$ إذا كانت كل من  $A, B$  منفصلة التام  $\Leftarrow$

كل صنف  $A$  و  $B$  منتهيين  $\Leftarrow$

$(A \cap B)$  و  $(A \cup B)$  منتهيين

وبالتالي فإن:

$(A \cup B)$  و  $(A \cap B)$  منتهيين

$\Leftarrow A \cup B$  و  $A \cap B$  منتهيين التمام

وبالتالي فإن كل منهما ينتهي إلى  $f.c.(E)$

بفرض أن  $A$  منتهي و  $B$  منتهي التمام

$\Leftarrow A \cap B$  منتهي و ينتهي إلى  $f.c.(E)$

$B$  منتهي التمام  $\Leftarrow B$  منتهي

$\Leftarrow (A \cup B) = (A \cap B)$  منتهي  $\Leftarrow$

$A \cup B$  منتهي التمام  $\Leftarrow$

$A \cup B \in f.c.(E)$



ففي جميع الحالات المركبة تكون  $f_c(E)$

شبكة هزينة من  $p(E)$

على فضاء

لا يمكن تعريف متفرقة التام لمجموعة من

إذا كانت  $E$  متفرقة وبالتالي عند استخدام كل

متفرقة التام سنصلح أن  $E$  مجموعة غير متفرقة

مورفيمات أنصاف الشبكات

نصفه أنه كل من  $E$  و  $E'$  نصف شبكة

عليا باعتبار أنه كل منها مجموعة مرتبة يمكن أن

نصف بينها مورفيم الترتيب  $P$  (أو التجميع المتزايد)

ولكن في الحالة العامة  $P$  لن نحافظ على

الآن الذي هو

مثال

بفرض أنه  $E = (N^*)$  و  $E' = (N'^*)$

فلذا افترضنا  $P$  التطبيق المطابق على  $N^*$  يكون

عنصري متزايد لأنه إذا كانت  $x \leq y$

لكي  $P$  لا يحافظ على الرتبة الزائدية

في  $E$   $4 \vee 6 = 12$  في  $E'$   $4 \vee 6 = 6$

$$P(4 \vee 6) = P(12) \neq 6 = P(6) = P(4) \vee P(6)$$

$$= 4 \vee 6 = 6$$

تعريف

نرمز التطبيق  $P$  من نصف الشبكة العليا  $E$

في نصف الشبكة العليا  $E'$  مورفزم نصف الشبكة



العليا أم لا - مورينزم اذا فقط من أجل

أب عظمين  $\forall x \in E$  العلية

$$P(x \vee y) = P(x) \vee P(y)$$

كما عرف مورينزم نصف الشبكة العليا

1- مورينزم بالشكل:

$$P(x \wedge y) = P(x) \wedge P(y) : \forall x, y \in E$$

مبرهنة

أب لا مورينزم لأن 1- مورينزم (يكون تلبية

متزايد

البرهان

منه أقل  $\forall$  مورينزم ، إذا كان  $x \leq y$

حيث  $x, y \in E$  فإن

$$P(x \vee y) = P(y) \iff x \vee y = y$$

$$\iff P(x) \vee P(y) = P(y) \iff$$

$$P \text{ فتزايد (أو مورفزم)} \iff P(x) \leq P(y)$$

ترتيب

تعريف

نصف  $\vee$  ايزومورفزم بأنه  $\vee$  مورفزم بالضافة

أو أنه تقابل

مبرهنة هامة (1.1.10)

ليكن  $P: E \rightarrow E'$  تطبيق من نصف الشبكة

اللبا  $E$  في نصف الشبكة اللبا  $E'$  فإن المقلبا

التالي متكافئة:

(1)  $P$  هو  $\vee$  ايزومورفزم

12 P هو (ايزومورفزم) ترتيب

المعلمة  
له برهنة سابقة

2 (1) ليكن P هو لا ايزومورفزم

من E على E' فهذا يعني انه P تقابل

مقابل (لانه لا ايزومورفزم)

كما ان P متزايد وذلك لانه بفرقة

$$P(x) \vee P(y) = P(y) \Leftarrow P(x) \leq P(y)$$

$$x \vee y = y \xLeftrightarrow{P \text{ تقابل}} P(x \vee y) = P(y) \Leftarrow$$

$$\Leftarrow x \leq y$$

وبالتالي فان P يكون ايزومورفزم ترتيب

1 (2) ليكن P (ايزومورفزم) ترتيب

له برهنة سابقة  
P يحفظ الحدود العليا الازمنية



(نصف المبرهنة : اذا كان  $f: E \rightarrow E'$  ايزومورفيزم

ترتيبى و  $A \subseteq E$  و  $S$  هو الى

الشبكة الاخرى المجموعه  $A$  في  $E$  فان :

$$f(\sup_E A) = \sup_{E'} f(A)$$

$$f(\sup_E \{x, y\}) = \sup_{E'} f(\{x, y\})$$

$$= \sup_{E'} \{f(x), f(y)\} \Rightarrow$$

$$f(x \vee y) = f(x) \vee f(y)$$

اي انه  $f$  هو لا ايزومورفيزم

مطلوبه

لينا نتيجة مماثلة من اجل  $\wedge$  - مورفيزم

مورفيزم الشبكات

بفرضه انه كل من  $E$  و  $E'$  شبكات



ولكن  $E \rightarrow E' : P$  تطبيق من  $E$  في  $E'$

نقول عن التطبيق  $P$  انه  $\forall$  مورفينم اذا

كان من اجل أي عنصري  $x, y$  من  $E$  فان:

$$P(x \vee y) = P(x) \vee P(y)$$

ونقول عن  $P$  انه  $\wedge$  مورفينم اذا كانت من

اجل أي عنصري  $x, y$  من  $E$  فان:

$$P(x \wedge y) = P(x) \wedge P(y)$$

لكن هذين المفهومين غير متكافئين في الحالة

العام.

فما

ليكن  $E$  مفضاة طوبولوجية  $\tau$  أسرة

المجموعات المغلقة في  $E$

لنفرض التطبيق  $f: P(E) \rightarrow \mathcal{P}$  بالشكل

التالي :

$$f(x) = \bar{x} ; \forall x \in P(E)$$

فيكون :

$$\forall x, y \in P(E) ; f(x \cup y) = \overline{x \cup y}$$

$$= \bar{x} \cap \bar{y} = f(x) \cap f(y)$$

أي أنه  $f$  هو  $\wedge$  مورفزم

$$\forall x, y \in P(E) ; f(x \cap y) = \overline{x \cap y}$$

$$\neq \bar{x} \cup \bar{y} = f(x) \cup f(y)$$

أي أنه  $f$  ليس  $\vee$  مورفزم

تعريف

$$f: E \rightarrow E'$$

نسبة التطبيق



قسم: الرياضيات / هر  
العادة: نظرية الشبكات المحاضرة: اكاية

منه الشبكة  $E$  في الشبكة  $E'$  بأنه

مورفينم شبكة اذا كان لا مورفينم  $\Delta$  مورفينم

بنفس الوقت.

ملحظة

هنا ما رأينا سابقاً في نصف الشبكة فإن

كل مورفينم شبكة يكون مورفينم ترتيب (أو

تلميح متساوي)

كما سنرى ان مورفينم الشبكة بأنه مورفينم

الشبكة بإضافة إلى أنه تقابل

ملاحظة

اذا كان  $E \rightarrow E'$  مورفينم من الشبكة  $E$

في الشبكة  $E'$  فإنه المقضايا التالية متكافئة:

المادة: نظرية الشبكات المبررة: الخامسة.

1.  $P$  ايند مورفينم شبكة

2.  $P$  ايند مورفينم ترتيب

3.  $P$  لا ايند مورفينم

4.  $P$  لا ايند مورفينم

البرهان

لقد رأينا سابقاً أنه التكافؤ بين القضايا (2) و (3) و (4)

ولذلك نثبت الآن التكافؤ بين (1) و (4)

4  $\Rightarrow$  1 واضح

1  $\Rightarrow$  4 لتفحص أنه  $P$  هو لا ايند مورفينم  $\Leftarrow$

$P$  تقابل و  $P$  متزايد

لتفحص أنه  $P(x) \wedge P(y) = P(x) \Leftarrow P(x) \leq P(y)$

$x \leq y \Leftarrow x \wedge y = x \Leftarrow P(x \wedge y) = P(x) \Leftarrow$



أبداً  $P^1$  متزايد وبالتالي فإن  $P$  ايند مورفينم شبكة

ومكشاة بنهذه  $P$  - أن  $P$  هي فئة ثانية»

(1)  $P$  ايند مورفينم شبكة  $\Leftrightarrow P$  هو  $\Delta$ -ايند مورفينم

$\Leftrightarrow P$  ايند مورفينم ترتيب

(2)  $P$  ايند مورفينم ترتيب  $\Leftrightarrow$

$\left\{ \begin{array}{l} P \text{ هو } \Delta\text{-ايند مورفينم} \\ P \text{ هو } \Delta\text{-ايند مورفينم} \end{array} \right\}$

$P \Leftrightarrow P$  ايند مورفينم شبكة

المرشحات والمثاليات

في هذه الفقرة سوف نعرض عن أهل التبلي (رغم أنه

ليس ضرورياً من أهل التعريف) بأنه كل  $P$  هي فئة او شبكة

تلك عنصر  $\Delta$  (وغيره  $\Delta$ ) وعنصر  $\Delta$  (وغيره  $\Delta$ )

العامة : نظرية الشبكات المضافة: انساب

الرياضيات

المركبة في نصف الشبكة الدنيا

لنكن  $E$  نصف شبكة دنيا

تعريف :

نصف الشبكة دنيا

نسمي المجموعة الجزئية  $(F)$  من  $E$  مركبة من  $E$ 

إذا حققت ما يلي :

(1) إذا كان  $x \in F$  و  $x \gg y$  فإن  $y \in F$ (2) إذا كان  $x \in F$  و  $y \in F$  فإن  $x \vee y \in F$   
 $x \wedge y \in F$ 

ملاحظات

(1) لانه الشرط (2) يبين بان كل مركبة تكون نصف شبكة

دنيا جزئية لكن العكس ليس صحيحا في الكائنات العامة

(2) انه  $E \neq F$  نقسرا مركبة في  $E$  التي نسميها بالمركبة غير

الضمنية inProPre



كل مرشحة  $A$  مختلفة عن  $E$  تسمى مرشحة فعلية  $proper$

(3) إذا كانت  $card E \geq 2$  عندي يوجد لك الأقل مرشحة

فعلية واحدة وهي  $\{1\}$  لك سبيل المثال

(4) حد الشرط (1) للمرشحة  $A$  نتج أنه المرشحة  $A$  ينتج إلى جميع المرشحات

(5) حد الشرط (1) للمرشحة  $A$  نتج أنه المرشحة  $A$  تكون فعلية إذا

وفقاً إذا كانت  $A \neq \emptyset$

المرشحات المعولة

(1) ليكن  $a$  عنصراً ثابتاً في نصف الشبكة البنية  $E$  ولنفس

المجموعة  $F_a$  بالشكل التالي:

$$F_a = \{x \in E : x \geq a\}$$

عنصري فإن  $F_a$  تكون مرشحة عند  $E$  وذلك لأن:

إذا كانت  $x \in F_a$  و  $x \geq y$  فإنه  $a \geq y$

$$\Rightarrow y \in F_a$$

$$y \in Fa \iff$$

$$- \text{ إذا كان } x, y \in Fa \iff x \geq a, y \geq a$$

$$\iff x \wedge y \geq a \iff x \wedge y \in Fa$$

نبي مثل هذه المرشحة  $Fa$  بالمرشحة الرئيسية العامة بالنظر

$a$  ، يكون  $a$  النظر الداخلي  $Fa$  ، وبالتالي ، إذا

كانت  $f$  مرشحة تلك غير عنصر مثل  $a$  فإنه هذه

المرشحة تكون محولة بـ  $a$

انتهت المحاضرة